AUTHENTICATION FOR DISTRIBUTED FILE SYSTEM WEB SERVER USER BY COOKIE

Publication number: JP10257048

Publication date: Inventor:

1998-09-25

SHAU-BEN SHI; MICHAEL BRADFORD OLT; ARNST ROBERT PLASMAN; BRUCE ARLAND RICH; MCKEELER AN ROSIRES; THEODORE JACQUES LONDON SHELLE

Applicant:

Classification:

- international:

G06F21/20; G06F21/00; H04L9/32; H04L29/06; G06F21/20; G06F21/00; H04L9/32; H04L29/06; (IPC1-7): H04L9/32;

G06F15/00

- European:

G06F21/00N5A2S; H04L29/06C6C2

Application number: JP19980004566 19980113 Priority number(s): US19970790041 19970128 Also published

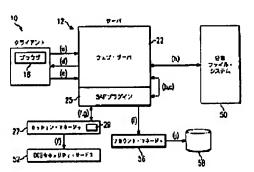
as:

T US5875296 (A1)

Report a data error here

Abstract of JP10257048

PROBLEM TO BE SOLVED: To authenticate a user for accessing a distributed file system through a web server by storing a qualification proof in a data base and returning a connection client state object provided with an intrinsic identifier to a web client in the case that the user can be authenticated by the web server. SOLUTION: In the case that a request is from a browser 16 which supports a cookie, a web server platform 12 judges whether or not the existing cookie is provided inside a request header, and in the case of not being provided, urges a user ID and a password to the user and returns the cookie provided with the URL of a document requested by the user as an entry. The user is authenticated by using the user ID and the password and the qualification proof used for acquiring access to the distributed file system 50 by the user is generated. Thus, a web document inside the system 50 is retrieved by using the qualification proof.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

·esp@cenet Family list view

ſ

•-	1	llv	

3 family members for: JP10257048

Derived from 2 applications

AUTHENTICATION FOR DISTRIBUTED FILE SYSTEM WEB SERVER USER BY COOKIE

Inventor: SHAU-BEN SHI; MICHAEL BRADFORD OLT; (+4) Applicant: IBM

IPC: G06F21/20; G06F21/00; H04L9/32 (+7) EC: G06F21/00N5A2S; H04L29/06C6C2

Publication info: JP3003997B2B2 - 2000-01-31 JP10257048 A - 1998-09-25

Distributed fib system web server user authentication with cookles

Inventor: SHI SHAW-BEN (US); AULT MICHAEL BRADFORD (US); (+4)
EC: G06F21/00N5A2S; H04L29/06C6C2 IPC: G06F21/20; G0

IPC: G06F21/20; G06F21/00; H04L9/32 (+6)

Publication Info: US5875296 A - 1999-02-23

Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁(JP)

1

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-257048

(43)公開日 平成10年(1998) 9月25日

(51) Int.Cl. ⁸		識別記号	FΙ		
H04L	9/32		H04L	9/00	673A
G06F	15/00	3 3 0	G 0 6 F	15/00	330B

審査請求 未請求 請求項の数20 OL (全 15 頁)

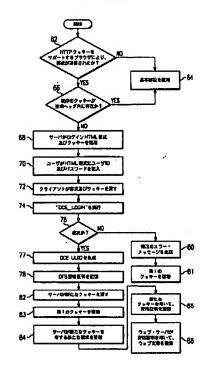
		和平明公	NUMBER DESCRIPTION OF THE 10 MY
(21)出願番号	特願平10-4566	(71)出願人	390009531
			インターナショナル・ビジネス・マシーン
(22)出顧日	平成10年(1998) 1月13日		ズ・コーポレイション
			INTERNATIONAL BUSIN
(31)優先権主張番号	08/790041		ESS MASCHINES CORPO
(32)優先日	1997年1月28日		RATION
(33)優先權主張国	米国(US)		アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州
			アーモンク (番地なし)
		(72)発明者	シャウーペン・シ
			アメリカ合衆国78726、テキサス州オース
			ティン、エリカ・レイ・コート 10502
		(74)代理人	弁理士 坂口 博 (外1名)
			最終質に続く
		1	

(54) 【発明の名称】 クッキーによる分散ファイル・システム・ウェブ・サーバ・ユーザの認証

(57)【要約】 (修正有)

【課題】 分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアントを認証する。

【解決手段】 ウェブ・サーバによるウェブ・クライアントからのユーザID及びパスワードの受信に応答して、ログイン・プロトコルがセキュリティ・サービスで実行される。ユーザが認証され得る場合、資格証明のデータベースに記憶され、ウェブ・サーバがウェブ・クライアントに、固有の識別子を有する持続クライアント状態オブジェクトを戻す。ウェブ・クライアントが続く要求を分散ファイル・システムにすると、識別子を含む持続クライアント状態オブジェクトが、ユーザID及びパスワードに代用され、セッションをより一層安全にする。この操作では、クッキー識別子が、資格証明記憶テーブルに対するポインタとして使用され、資格証明が次に検索され、分散ファイル・システムからの複数のファイル・アクセスを容易にする。



【特許請求の範囲】

1

【請求項1】分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、クライアントを認証する方法であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、

- a) 前記ウェブ・サーバによる前記クライアントからの ユーザ I D及びパスワードの受信に応答して、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行し、 その結果生じる資格証明を記憶するステップと、
- b) 前記クライアントに、識別子を有する持続クライアント状態オブジェクトを戻すステップと、
- c) 前記クライアントが、前記ユーザ I D及びパスワードの代わりに、前記識別子を含む前記持続クライアント状態オブジェクトを使用することにより、前記分散ファイル・システム内のウェブ文書への続くアクセスを獲得するステップと、を含む、方法。

【請求項2】前記持続クライアント状態オブジェクト内の前記識別子が、前記記憶するステップで記憶された資格証明を検索するために使用される、請求項1記載の方法。

【請求項3】前記ユーザID及びパスワードがHTML 書式により前記ウェブ・サーバに提供される、請求項1 記載の方法。

【請求項4】前記HTML書式が前記クライアントのユーザにより完成される、請求項3記載の方法。

【請求項5】分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアントを認証する方法であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、

- a)前記ウェブ・サーバにより受信されるHTTP要求 に応答して、前記ウェブ・クライアントが、持続クライ アント状態オブジェクトをサポートするブラウザを有す るか否かを判断するステップと、
- b)前記ウェブ・クライアントが、前記持続クライアント状態オブジェクトをサポートするブラウザを有する場合、前記ウェブ・サーバが前記ウェブ・クライアントにログインHTML書式、及び前記HTTP要求により識別されるURLを含む第1の持続クライアント状態オブジェクトを送信するステップと、
- c)前記ユーザが前記HTML書式をユーザID及びパスワードにより完成するステップと、
- d) 完成した書式を、前記URLを含む前記第1の持続 クライアント状態オブジェクトと一緒に、前記ウェブ・ サーバに返送するステップと、
- e) 前記完成した書式から情報を抽出し、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行して、資

格証明を生成するステップと、

- f)前記ウェブ・クライアントに、識別子を有する第2 の持続クライアント状態オブジェクトを戻すステップ と
- g) 前記ウェブ・クライアントが、ユーザ I D及びパス ワードの代わりに、前記識別子を含む前記第2の持続ク ライアント状態オブジェクトを使用することにより、前 記分散ファイル・システム内のウェブ文書への続くアク セスを獲得するステップと、を含む、方法。

【請求項6】前記識別子が前記資格証明をアクセスする ために使用される、請求項5記載の方法。

【請求項7】分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアントを認証する方法であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、

- a)前記ウェブ・クライアントからのトランザクション 要求の受信に応答して、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行し、前記ウェブ・クライアントが前記分散ファイル・システムへのアクセス権を有するか否かを判断するステップと、
- b) 前記ウェブ・クライアントが前記分散ファイル・システムへのアクセス権を有さない場合、エラー・メッセージを前記ウェブ・クライアントに戻すステップと、
- c) 前記ウェブ・クライアントが前記分散ファイル・システムへのアクセス権を有する場合、前記ログイン・プロトコルの結果生成される資格証明を、認証済みユーザに関連付けられる資格証明のデータベースに記憶するステップと、
- d) 前記ウェブ・クライアントに、前記ウェブ・クライアントに固有に関連付けられる識別子を有するクッキーを戻すステップと、
- e) 前記クライアントが、ユーザ I D及びパスワードの 代わりに前記クッキーを使用することにより、前記分散 ファイル・システム内のウェブ文書への続くアクセスを 獲得するステップと、

を含む、方法。

【請求項8】前記クッキー内の前記識別子が、前記データベースから前記記憶するステップで記憶された資格証明を検索するために使用される、請求項7記載の方法。

【請求項9】分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアントを認証する方法であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、

前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証された ユーザの前記資格証明を、記憶装置に保持するステップ と、 前記ウェブ・クライアントからの、識別子を有する持続 クライアント状態オブジェクトの受信に応答して、前記 識別子を用いて、前記記憶装置内の資格証明の1つをア クセスするステップと、

前記資格証明を用いて、前記分散ファイル・システム内 のファイルをアクセスするステップと、

を含む、方法。

1

【請求項10】分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアントを認証するために使用されるコンピュータ・プログラム製品であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、

コンピュータ読出し可能記憶媒体と、

前記コンピュータ読出し可能記憶媒体に記憶されたプログラム・データとを含み、前記プログラム・データが、前記ウェブ・サーバによる前記ウェブ・クライアントからのユーザID及びパスワードの受信に応答して、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行し、その結果生じる資格証明を記憶する手段と、

前記ウェブ・クライアントに、識別子を有する持続クライアント状態オブジェクトを戻す手段と、

前記識別子を含む前記持続クライアント状態オブジェクトの受信に応答して、前記分散ファイル・システム内のウェブ文書への続くアクセスを制御する手段と、

を含む、コンピュータ・プログラム製品。

【請求項11】前記プログラム・データが、前記ログイン・プロトコルに応答してエラー・メッセージを生成する手段を含む、請求項10記載のコンピュータ・プログラム製品。

【請求項12】前記プログラム・データが、前記分散ファイル・システムに認証されたユーザの前記資格証明の記憶を確立する手段を含む、請求項10記載のコンピュータ・プログラム製品。

【請求項13】前記持続クライアント状態オブジェクトがクッキーである、請求項10記載のコンピュータ・プログラム製品。

【請求項14】分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアントを認証するために使用されるコンピュータ・プログラム製品であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、

コンピュータ読出し可能記憶媒体と、

前記コンピュータ読出し可能記憶媒体に記憶されたプログラム・データとを含み、前記プログラム・データが、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザの前記資格証明の記憶を保持する手段と、

前記ウェブ・クライアントからの、識別子を有する持続 クライアント状態オブジェクトの受信に応答して、前記 識別子を用いて、前記記憶内の前記資格証明の1つをア クセスすることにより、前記分散ファイル・システム内 のウェブ文書のアクセスを可能にする手段と、

を含む、コンピュータ・プログラム製品。

【請求項15】分散ファイル・システムへのアクセスを 認証されたユーザに、資格証明を戻すためのセキュリティ・サービスを含む、分散コンピュータ環境に接続可能 なコンピュータであって、

プロセッサと、

オペレーティング・システムと、

無国籍コンピュータ・ネットワークを介して、ウェブ・ サーバ・プログラムに接続可能なウェブ・クライアント に、ワールド・ワイド・ウェブ情報検索を提供するウェ ブ・サーバ・プログラムと、

前記ウェブ・クライアントを前記ウェブ・サーバ・プログラムに認証するサーバ・プラグインとを含み、前記サーバ・プラグインが、

前記ウェブ・サーバによる前記ウェブ・クライアントからのユーザID及びパスワードの受信に応答して、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行し、その結果生じる資格証明を記憶する手段と、

前記ウェブ・クライアントに、識別子を有する持続クライアント状態オブジェクトを戻す手段と、

ユーザ I D及びパスワードの代わりに、前記識別子を含む前記持続クライアント状態オブジェクトの続く受信に応答して、前記分散ファイル・システム内のウェブ文書へのアクセスを制御する手段と、

を含む、コンピュータ。

【請求項16】前記制御する手段が前記識別子を用いて、前記資格証明をアクセスする、請求項15記載のコンピュータ。

【請求項17】ウェブ・サーバ、及び前記ウェブ・サーバが接続される分散ファイル・システムから文書をアクセスする方法であって、分散コンピュータ環境内でサポートされる前記分散ファイル・システムが、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを有するものにおいて、

- a)前記ウェブ・サーバによる前記ウェブ・クライアントからのユーザ I D及びパスワードの受信に応答して、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行し、その結果生じる資格証明を記憶するステップと、
- b) 前記ウェブ・クライアントに、識別子を有する持続 クライアント状態オブジェクトを戻すステップと、
- c) 前記クライアントが、前記ユーザ I D及びパスワードの代わりに、前記識別子を含む前記持続クライアント 状態オブジェクトを使用することにより、前記分散ファ

イル・システム内のウェブ文書へのアクセスを獲得する ステップと、

d)前記ウェブ・クライアントが、前記ユーザID及びパスワードを用いて、前記ウェブ・サーバ内のウェブ文 書へのアクセスを獲得するステップと、を含む、方法。 【請求項18】前記分散ファイル・システムの使用を認 証されたユーザの前記資格証明の記憶を保持するステップを含む、請求項17記載の方法。

【請求項19】前記識別子が前記記憶から前記資格証明を検索するために使用される、請求項18記載の方法。 【請求項20】前記ログイン・プロトコルが不成功の場合、前記ウェブ・サーバから前記ウェブ・クライアントに特注のエラー・メッセージを提供するステップを含む、請求項17記載の方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は一般に、ウェブ・トランザクション処理に関し、特に安全な分散ファイル・システムに記憶されるウェブ文書へのアクセスを可能にすることに関する。

[0002]

【従来の技術】インターネットのワールド・ワイド・ウ ェブは、コンピュータの歴史において、最も成功した分 散アプリケーションである。ウェブ環境では、クライア ント・マシンが、ウェブ・サーバへのトランザクション のためにハイパテキスト転送プロトコル(HTTP)を 使用し、これはハイパテキスト・マークアップ言語(H TML)として知られる標準のページ記述言語を用い て、ファイル (例えばテキスト、グラフィックス、イメ ージ、音、ビデオなど)へのユーザ・アクセスを提供す る既知のアプリケーション・プロトコルである。HTM しは基本文書のフォーマット化を提供し、開発者が他の サーバ及びファイルへの"リンク"を指定することを可能 にする。インターネットの範例では、サーバへのネット ワーク経路が、ネットワーク接続を定義する特殊な構文 を有する、いわゆるユニフォーム・リソース・ロケータ (URL) により識別される。 クライアント・マシンに おけるHTML互換のブラウザ(例えばネットスケープ ·ナビゲータ)の使用は、URLを介するリンクの指定 を含む。それに応じてクライアントはリンク内で識別さ れるサーバに要求を出し、見返りにHTMLに従いフォ ーマットされた文書を受信する。

【0003】多くの組織が、分散コンピュータ環境内で相互接続される複数のコンピュータを使用し、そこではユーザが分散資源をアクセスし、アプリケーションを処理する。DCEと呼ばれる既知の分散コンピュータ環境は、OSF (Open Systems Foundation)から入手可能なソフトウェアを用いて実現されてきた。DCE環境が企業における解決法として選択されるようになると、データ共用、印刷サービス、及びデータベース・アクセス

などの分散サービスを提供するために、多くのアプリケーションが利用され得る。OSF DCEは、これらの環境において使用される分散ファイル・サービス(DFS)と呼ばれる分散ファイル・システムを含む。

【0004】DFSは独立型のファイル・サーバに勝る多くの利点を提供する。それらには、データ及び資源の高い可用性、超大規模システム全体に渡って情報を共用する能力、及び確固たるDCEセキュリティ機構による情報の保護などが含まれる。特に、DFSは複製を通じてファイルを高度に使用可能にし、ファイルが配置されるマシンの1つが故障しても、ファイルのコピーをアクセスすることを可能にする。DFSはまた、様々なファイル・システムに記憶される全てのファイルを、大域・イル・システムに記憶される全てのファイルを、大域・ハ・システムを、このネーム空間にエクスポートすることができる。全てのDFSユーザが間もなくこのネーム空間を共用し、全てのDFSファイルが任意のDFSクライアント・マシンから容易に使用可能になる。

【0005】DFS(または他の類似の分散ファイル・ システム)のスケーラビリティ、ファイル可用性、及び セキュリティ機構を利用するために、企業環境において 既存の独立型のウェブ・サーバの機能を拡張することが 非常に望ましい。 副産物として、オフザシェルフの (す なわち既製の) ブラウザを有するユーザは、クライアン ト・マシン上の追加のソフトウェア無しに、DFSネー ム空間に記憶されるウェブ情報を容易にアクセスするこ とができる。しかしながら、この目標が達成されるため には、ウェブ・サーバにより提供されるセキュリティ機 構を従来のDFSセキュリティと統合することが必要で ある。別の方法の1つは、(ウェブ・サーバにより提供 される) 基本認証 (Basic Authentication) 機構を使用 し、各HTTP要求に対してユーザID及びパスワード を獲得することである。しかしながら、DFSの状況に おいて、既知の基本認証機構を使用することには、幾つ かの問題がある。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】特に、ユーザID及びパスワードは、あらゆる要求に対して渡される。従って、それらは、たとえパスワードが特定の暗号化機構(例えばSSL)により保護されるとしても、侵入者により攻撃されがちである。第2に、DFS及びウェブ・サーバ・セキュリティ機構が共存することは困難である。ブラウザは特定のサーバに送信されるユーザID及びパスワードを記憶し、ユーザID及びパスワードが、そのサーバに送信されるあらゆるHTTP要求に付加される。ウェブ・サーバに分散ファイル・システムをアクセスさせる機構が提供される場合、ウェブ・サーバは、サーバ・ローカル・ディレクトリ上に記憶される文書(ウェブ・サーバ・セキュリティにより保護される)、及びDFS上に記憶される文書(DFSセキュリティに

より保護される)の両方を保持することになる。ブラウザから見ると、ウェブ・サーバは単一サーバであり、そのウェブ・サーバに対する1対のユーザID及びパスワードを記憶するだけである。ユーザがDFS文書及びウェブ・サーバ文書の両方をブラウズしている場合、ユーザはDFS文書からウェブ・サーバ文書への切り替え、及びその逆の度に、ユーザID及びパスワードを催促されることになる。最後に、DFS認証が失敗する場合、制限されたエラー情報だけがユーザに戻され得る。

【0007】これらの問題は、ウェブ・サーバ及びDF Sセキュリティ機構を統合する上で、既知の基本認証機 構を不適当なものにする。本発明はこの問題を解決する ものである。

【0008】本発明の第1の目的は、インターネット・ワールド・ワイド・ウェブ・サーバを通じて、分散ファイル・システムをアクセスするユーザを認証することである。

【0009】本発明の別の目的は、ユーザがウェブ・サーバを通じて初めてファイル・システムにログインするときに、ユーザ I D及びパスワードの転送だけを要求する、ウェブ・ブラウジングのための分散ファイル・システム認証機構を提供することである。続く要求に対しては、"クッキー (cookie)"に記憶される機密ハンドルが、ウェブ・ブラウザからウェブ・サーバに転送される。

【0010】更に本発明の別の目的は、持続クライアント状態HTTPクッキー認証機構を使用することにより、分散ファイル・システムからの安全なウェブ文書アクセスを容易にすることである。

【0011】更に本発明の別の目的は、ユーザがDFS 文書からウェブ・サーバ文書に切り替えるときに、ユー ザが既にDFSにログイン済みであれば、ユーザID及 びパスワードを催促されないように、既知の基本認証セ キュリティ機構と共存する、DFSウェブ・サーバ・ア プリケーションのためのクッキー・ベースの認証機構を 実現することである。

【0012】更に本発明の別の目的は、既知の基本認証 機構により提供されるエラー・メッセージの代わりに、 ウェブ・サーバからブラウザに転送されるカストマイズ されたエラー・メッセージを提供することである。

【0013】本発明のより一般的な目的は、ウェブ・サーバにより提供されるセキュリティ機構を、従来のDFSセキュリティと統合することである。このことは、企業環境において既存の独立型のウェブ・サーバの機能を、DFS(または他の類似の分散ファイル・システム)のスケーラビリティ、ファイル可用性、及びセキュリティ機構を利用するように向上させる。副産物として、オフザシェルフのブラウザを有するユーザは、クライアント・マシン上の追加のソフトウェア無しに、DFSネーム空間に記憶されるウェブ情報を容易にアクセス

することができる。

[0014]

【課題を解決するための手段】本発明のこれらの及び他 の目的が、分散コンピュータ環境の分散ファイル・シス テムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライア ントを認証する方法により提供される。分散コンピュー タ環境が分散ファイル・システムへのアクセスを認証さ れたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービス を含む。ウェブ・サーバによるウェブ・クライアントか らのユーザID及びパスワードの受信に応答して、ログ イン・プロトコルがセキュリティ・サービスで実行され る。ユーザが認証され得る場合、資格証明が認証済みユ ーザに関連付けられる資格証明のイン・メモリ資格証明 データベースに記憶される。次にウェブ・サーバがウェ ブ・クライアントに、固有の識別子を有する持続クライ アント状態オブジェクトを戻す。このオブジェクトは時 にクッキーとして参照されるが、これが次に、ウェブ・ クライアントが分散ファイル・システム内のウェブ文書 をブラウズすることを可能にするために使用される。特 に、ウェブ・クライアントが続く要求を分散ファイル・ システムに発行することを希望する場合、識別子を含む 持続クライアント状態オブジェクトが、ユーザID及び パスワードの代わりに使用され、このことがセッション をより一層安全なものにする。この操作では、クッキー 識別子がイン・メモリ資格証明データベースに対するポ インタとして使用され、資格証明が次に検索され、分散 ファイル・システムからの複数のファイル・アクセスを 容易にするために使用される。

【0015】同時にウェブ・クライアントは依然、HTTP要求内の従来のユーザID及びパスワードを介して(分散ファイル・システム文書とは対照的に)ウェブ・サーバ文書へのアクセスを獲得し得る。

【0016】本発明の好適な方法によれば、初期HTT P要求に応答して、ウェブ・クライアントが持続クライ アント状態オブジェクトすなわち"クッキー"をサポート するブラウザを有するか否かが最初に判断される。有す る場合、ウェブ・サーバがウェブ・クライアントにログ インHTML書式、及びHTTP要求により識別される URLを含む第1のクッキーを送信する。ユーザは次 に、彼のユーザ I D及びパスワードにより、HTML書 式を完成するように催促される。その後、ウェブ・クラ イアントは、完成した書式を第1のクッキーと一緒にウ ェブ・サーバに返送する。ウェブ・サーバにおいて、完 成した書式から情報が抽出され、分散ファイル・システ ムのログイン・プロトコルに供給される。ログインが成 功すると、ユーザ資格証明が生成され、好適にはイン・ メモリ資格証明データベースに記憶される。ログインが 不成功の場合、エラー・メッセージがウェブ・クライア ントに戻される。次に、認証済みユーザに対し固有識別 子が生成され、これが資格証明データベースに対するポ

インタとして使用される。この識別子が次に、ウェブ・クライアントに送信される新たなクッキー内に配置される。新たなクッキーが次にウェブ・クライアントにより、分散ファイル・システムへのあらゆる続くファイル・アクセスのために使用される。新たなクッキーを使用することにより、ウェブ・クライアントは繰り返しユーザID及びパスワードをネットワークを通じて転送する必要がない。しかしながら、クライアントは依然ユーザID及びパスワードを使用し、(分散ファイル・システムとは対照的に)ウェブ・サーバからの単純なファイル・アクセスを獲得することができる。

【〇〇17】前述の説明は、本発明の関連する目的及び特徴の幾つかの概略を述べたものである。これらの目的は、単に本発明の優れた特徴及びアプリケーションの幾つかを表すものであり、後述のように、多くの他の有用な結果が、開示される本発明を別様に適用することにより、または本発明を変更することにより、獲得され得る。従って、本発明の他の目的及び完全な理解が、後述の本発明の実施の形態を参照することにより、得られることであろう。

[0018]

【発明の実施の形態】本発明が実現される代表的なシス テムが、図1に示される。クライアント・マシン10 は、通信チャネル14を介してウェブ・サーバ・プラッ トフォーム12に接続される。説明の都合上、通信チャ ネル14はインターネット若しくはイントラネット、ま たは他の既知の接続である。インターネットの場合、ウ ェブ・サーバ・プラットフォーム12は、クライアント によりアクセス可能な複数のサーバの1つであり、クラ イアントの1つがマシン10により示される。クライア ント・マシンはブラウザ16を含み、これはネットワー クのサーバをアクセスするために使用される既知のソフ トウェア・ツールである。一例として、クライアント・ マシンはパーソナル・コンピュータである。代表的なブ ラウザには、ネットスケーブ・ナビゲータ(全バージョ ン)、マイクロソフト・インターネット・エクスプロー ラ (全バージョン) などが含まれ、これらの各々は"オ フザシェルフの"またはダウンロード可能なソフトウェ ア・プログラムである。ウェブ・サーバ・プラットフォ ーム (時に"ウェブ"・サイトとして参照される)は、フ ァイルをハイパテキスト文書及びオブジェクトの書式で サポートする。インターネットの範例では、サーバへの ネットワーク経路が、いわゆるユニフォーム・リソース ·ロケータ(URL)により識別される。ワールド・ワ イド・ウェブは、インターネットのマルチメディア情報 検索システムである。特に、これはハイパテキスト転送 プロトコル (HTTP) を使用するインターネットのサ ーバの集合であり、HTTPはハイパテキスト・マーク アップ言語 (HTML) を用いて、ファイルへのユーザ ・アクセスを提供する。

【0019】代表的なウェブ・サーバ・プラットフォー ム12は、IBM RISC System/6000 コンピュータ18を含み、これはAIX(拡張対話式エ グゼクティブ・バージョン4.1以上)オペレーティン グ・システム20、及びインタフェース拡張をサポート するネットスケープ・エンタプライズ・バージョン2. 0などの、ウェブ・サーバ・プログラム22を実行す る。ウェブ・サーバ・プラットフォーム12は更に、管 理のためのグラフィカル・ユーザ・インタフェース(G UI) 24を含む。RISCベースのコンピュータの様 々なモデルが、IBMの多くの刊行物、例えば"RISC Sy stem/6000, 013 and 7016 POWERstation and POWERserv er Hardware Technical Reference"、注文番号SA23-264 4-00で述べられている。AIX OSは、IBM発行 の"AIX Operating System TechnicalReference" (第1 版、1985年11月)などで述べられている。上記の プラットフォームが有用であるが、任意の他の適切なハ ードウェア/オペレーティング・システム/ウェブ・サ 一バの組み合わせが使用され得る。

【0020】ウェブ・サーバはクライアント要求を受諾 し、応答を戻す。ウェブ・サーバ18の操作は、多数の サーバ・アプリケーション機能(SAF)により管理さ れ、各SAFはシーケンスの特定のステップにおいて実 行されるように構成される。このシーケンスが図2に示 され、許可変換 (authorization translation) ステッ プ30で開始し、その間にサーバがクライアントにより 送信される任意の許可情報を、ユーザ及びグループに変 換する。必要に応じて許可変換ステップはメッセージを 復号して、実際のクライアント要求を獲得する。ステッ プ32はネーム変換と称され、要求に関連付けられるU RLがそのまま維持されるか、またはシステム依存のフ ァイル・ネーム、リダイレクトURLまたはミラー・サ イトURLに変換され得る。ステップ34は経路チェッ クと称され、サーバが結果の経路に様々なテストを実行 し、所与のクライアントが文書を検索し得るように保証 する。ステップ36は、時にオブジェクト・タイプとし て参照され、所与の文書に対するMIME(多目的イン ターネット・メール拡張)タイプ情報(例えばテキスト /html、イメージ/gifなど)が識別される。ステップ 38はサービスと称され、ウェブ・サーバ・ルーチンが 内部サーバ機能を選択し、結果を正規のサーバ・サービ ス・ルーチンを介してクライアントに返送する。選択さ れる特定の機能は、要求の性質に依存する。ステップ4 Oはログ追加と称され、トランザクションに関する情報 が記録される。ステップ42はエラーと称され、エラー に遭遇するとき、サーバがクライアントに応答する。こ れらの操作の詳細については、ネットスケープ社発行 の"Web Server Programmer's Guide"、Chapter 5で述べ られている。

【0021】ウェブ・サーバ18は、サーバ・アプリケ

ーション機能(SAF)の既知のセットを含む。これらの機能はクライアントの要求及びサーバの他の構成データを入力として受け取り、応答をサーバに出力として戻す。図1を再度参照すると、ウェブ・サーバ18はアプリケーション・プログラミング・インタフェース(API)26を含み、これはアプリケーション開発者が、一般に"プラグイン"として参照されるソフトウェア・プログラムを通じて、コア機能(すなわちSAF)を拡張及び(または)カストマイズすることを可能にする拡張を提供する。本発明はサーバAPI26を利用し、ユーザの認証を容易にするプラグインを提供するものであり、それによりクライアント・マシン10のユーザは、ブラウザを用いて分散ファイル・システム50上の文書へのウェブ・アクセスが可能になる。

【0022】特に本発明の一般的な目的によれば、クライアント・マシン10のユーザが、(意図的にまたは無意識に)オフザシェルフのブラウザ16を使用し、分散ファイル・システム50内に配置される文書をアクセス、ブラウズ及び検索することを可能にする。1つのこうしたファイル・システム50は、分散ファイル・サービス(DFS)であり、これは分散コンピュータ環境(DCE)と称されるネットワーク環境において実現される、既知の分散ファイル・システムである。DCEは OSFから入手可能なソフトウェアを用いて実現される。分散コンピュータ環境では、マシンのグループが通常、"ドメイン"として参照される。OSF DCEドメインは、"セル"と呼ばれる。DCEセルは、たくさんの位置に存在する数百のマシンを含む複雑な環境であり得る。

【0023】DCE DFS50は、ネーミングのため に遠隔プロシージャ呼び出し(RPC)を、また認証サ ービスのためにDCEセキュリティ・サービス52を利 用することにより、データ共用サービスを提供する。D FS50はセッション・マネージャ・プロセス27を介 して、DCEセキュリティ・サービス52とインタフェ ースする。これに関しては、米国特許出願第08/79 0042号で詳述されている。DCEサービスの利用に 加え、DFS自身の機構は豊富である。DFSは一様な 大域ファイル空間を提供し、このことは全てのDFSク ライアント・ユーザが同一のファイル空間を眺望するこ とを可能にし、またクライアントにおいてファイル・シ ステム・データをキャッシュすることにより、ファイル ・サーバへのネットワーク・トラフィックを低減し、ス ケーラビリティ及び性能を改善する。DFSはまた、通 知ファイル・ロッキング、及びオペレーティング・シス テムのネイティブ・ファイル・システムをエクスポート する能力における機構の1つをサポートする。例えば、 AIXオペレーティング・システムの場合、ネイティブ ・ファイル・システムはジャーナルド・ファイル・シス テム (JFS) である。更にDFSはそれ自身の物理フ

ァイル・システム、すなわちDCEローカル・ファイル・システム(LFS)を提供する。DCE LFSは、データへのアクセスを保護するためのファイル及びディレクトリに関するDCEアクセス制御リスト(ACL)のサポート、並びに複製及び負荷平衡化などの高度データ管理能力を提供する。

【0024】DFS50は、いわゆるDCEケルベロス ・ベース (Kerberos-based) の認証を使用する。UNI Xの"資格証明"が、各ファイル操作に関連付けられ、そ の操作のローカル認証情報を保持する。特に、資格証明 は、特定のマシン(またはマルチユーザ・マシン上のユ ーザ)を定義するデータ構造である。ローカル・オペレ ーティング・システムの観点から、資格証明はユーザI D、グループID、任意的にオペレーティング・システ ムの特権のリスト、及びPAG(プロセス認証グルー プ)として知られる認証識別子を含む。PAGは、DF S50とDCEセキュリティ・サービス52との間 で、"チケット"を関連付けるタグとして機能する。DF Sユーザが、dce_loginとして既知のDCEログイン機 構を介して認証するとき、DCEセキュリティ・サービ スが (ネットワークを介して) DFSとsetpag()インタ フェースを通じて対話し、プロセスの資格証明における PAG/チケット関係を確立する。ファイル・システム 要求に際してDFSは資格証明構造からPAGを抽出 し、DFSファイル・サーバへのRPC要求に対してD CEユーザの認証を確立する。

【0025】本発明に関連付けられる制御フローが、図 3のプロセス・フロー図に示される。この図は図1の基 本システムを示し、関連データベース58を有するアカ ウント・マネージャ56を含む。セッション・マネージ ャ27は、ウェブ・サーバの初期化時に始動し、好適に はワークステーション・コンピュータ18により実行さ れる。セッション・マネージャ27は、それ自身の記憶 域29を含む。クライアント10が(ブラウザ16を通 じて)DFS文書を要求するとき(ステップa)、ウェ ブ・サーバ22が(SAFプラグイン25を用いて、) サーバ経路チェックを呼び出す(ステップb)。経路チ ェックは、セッション・マネージャ27により、ユーザ が適切なDCE資格証明を有するか否かを判断する。否 定の場合(ステップc)、SAFプラグイン25がエラ ー・メッセージ (例えば"401;無許可") をブラウザ 16に戻し(ステップd)、ユーザにユーザ I D及びパ スワードを催促する。ユーザからユーザID及びパスワ ードを獲得した後(ステップe)、SAFプラグイン2 5がセッション・マネージャ27を呼び出し(ステップ f)、ユーザのDCE資格証明を獲得する。セッション ・マネージャ27がDCE資格証明をウェブ・サーバ2 2に戻す(ステップg)。サーバは次に、ユーザを表す このユーザ資格証明を使用し、DFS50に記憶される 文書を検索する(ステップh)。文書を検索後、(好適

には別のAPIプラグインを用いて、)アカウント・マネージャ56が呼び出され(ステップi)、適切な使用情報をデータベース58に保管する(ステップj)。

【0026】ユーザがDFSファイルをアクセスしようと試行するとき、セッション・マネージャ27がウェブ・サーバにより呼び出される。ユーザが既にDCEにより認証されている場合、セッション・マネージャ27がユーザのためにDFS文書を検索する。ユーザが認証されていない場合には、セッション・マネージャ27がユーザのためにログインし、DCEセキュリティから資格証明を獲得する。セッション・マネージャクメモリ・データベースを保持して、ログインしたユーザを追跡し、それによりユーザは複数のDFSページをアクセスできる。

【0027】基本認証機構を使用する代わりに、本発明 は持続クライアント状態HTTPクッキーを使用する。 クッキーは、クライアント側の情報を記憶及び検索する ために、サーバ側の接続(CGIスクリプトなど)が使 用することのできる既知のインターネット機構である。 サーバはまた、HTTPオブジェクトをクライアントに 戻すとき、状態情報も送信し得る。 クライアントはこの 状態情報を記憶する。通常、"クッキー"と呼ばれる状態 オブジェクトは、その状態が有効であるURLの範囲の 記述を含み得る。netscape.comのパス"/newref/std/coo kie_spec_html"で見られる"Persistent Client State H TTP Cookies", Preliminary Specificationによれば、 クッキーは通常、CGIスクリプトを通じて、Set_Cook ieヘッダをHTTP応答の一部として含むことにより、 クライアントに導入される。既知のクッキー構文を以下 に示す。

【0028】Set-Cookie HTTP応答へッダの構文: これはHTTPへッダに、クライアントにより後の検索 のために記憶される新たなデータを追加するための、C GIスクリプトの形式である。

Set-Cookie : NAME=VALUE ; expires=DATE ;
path=PATH ; domain=DOMAIN_NAME ; secure

[OO29] NAME=VALUE

このストリングは、セミコロン、カンマ、及び空白を除く文字シーケンスである。こうしたデータをネームまたは値内に配置する必要がある場合、URLstyle%XX符号化などの特定の符号化方法が推奨される。しかしながら、符号化は定義または要求されない。これはSet_Cookieヘッダ上で要求される唯一の属性である。

[0030] expires=DATE

expires (期限) 属性は、そのクッキーの有効寿命を定 義するデータ・ストリングを指定する。満了日に達する と、クッキーはもはや記憶または配布されない。日付ス トリングは、次のようである。

Wdy DD-Mon-YYY HH: MM: SS GMT

[OO31] domain=DOMAIN_NAME

有効なクッキーを求めてクッキー・リストを探索するとき、クッキーのdomain(ドメイン)属性が、URLがフェッチされるホストのインターネット・ドメイン・ネームと比較される。末尾が一致すると、クッキーは経路マッチングを通じて、それが送信されるべきか否かを確認する。"末尾マッチング"はドメイン属性が、ホストの完全に適格なドメイン・ネームの末尾に対してマッチングされることを意味する。例えば"acme.com"のドメイン属性は、"shipping.crate.acme.com"や、"anvil.acme.com"などのホスト・ネームとマッチングする。

【0032】指定されるドメイン内のホストだけが、ドメインに対してクッキーをセットでき、ドメインは、".com"、".edu"、及び"va.us"の形式のドメインを回避するために、少なくとも2つまたは3つのピリオドを有さねばならない。次に示す7つの特殊なトップ・レベル・ドメインの1つに入る任意のドメインは、ピリオドを2つだけ必要とする。あらゆる他のドメインは、少なくとも3つのピリオドを必要とする。7つの特殊なトップ・レベル・ドメインは、"COM"、"EDU"、"NET"、"ORG"、"GOV"、"MIL"及び"INT"である。ドメインのデフォルト値は、クッキー応答を生成したサーバのホスト・ネームである。

[0033] path=PATH

path (経路) 属性は、クッキーが有効であるドメイン内のURLのサブセットを指定するために使用される。クッキーが既にドメイン・マッチングで一致している場合、URLの経路ネーム要素が経路属性と比較され、一致が存在する場合、クッキーが有効と見なされ、URL要求と一緒に送信される。経路"/foo'は、"/foobar"及び"/foo/bar.html"と一致する。経路"/"は最も一般的な経路である。経路が指定されない場合には、クッキーを含むヘッダにより記述される文書と同一の経路と仮定される。

[0034] secure

クッキーがsecure (安全)とマークされる場合、これはホストとの通信チャネルが安全な場合に限り、伝送される。現在、これは安全なクッキーが、HTTPS (SS Lを介するHTTP)サーバにだけ送信されることを意味する。secureが指定されない場合、クッキーは非保護チャネル上を平文で送信されても安全であると見なされる。

【0035】Cookie HTTP要求ヘッダの構文: HTTPサーバからURLを要求するとき、ブラウザはURLを全てのクッキーに対してマッチングし、それらのいずれかが一致すると、全ての一致したクッキーのネーム/値の対を含むラインが、HTTP要求に含まれる。そのラインの形式を次に示す。

Cookie: NAME1=OPAQUE_STRING1; NAME2=OPAQUE_STRING2 【 0 0 3 6 】 HTTPクッキーを利用する本発明の認証 フローを示すフローチャートが、図4に示される。ルー チンは、サーバにより受信される各HTTP要求に対し て、ステップ60で開始する。ステップ62で、要求が HTTPクッキーをサポートするブラウザにより送信さ れたか否かが判断される。例えば、ネットスケープ・ブ ラウザ (例えばナビゲータ (全バージョン)) 及びマイ クロソフト・ブラウザ(例えばマイクロソフト・インタ ーネット・エクスプローラ(全バージョン))の両者 は、クッキーをサポートするが、他の市販のブラウザ・ プログラムはサポートしない。ステップ62のテストの 結果が否定の場合、ステップ64で基本認証がユーザを 認証するために使用される。ステップ62のテスト結果 が肯定の場合(すなわち、ブラウザがクッキーをサポー トする)、本方法はステップ66に継続し、要求ヘッダ 内に既存のクッキーが含まれるか否かをテストする。ス テップ66のテスト結果が肯定の場合、ユーザは既に認 証されており、基本認証が使用される。ステップ66の 結果が否定の場合、ブラウザはクッキーをサポートする が、クッキーがまだ存在しない。

【0037】ステップ68では、サーバがログインHT ML書式を返送し、ユーザにユーザID及びパスワード を催促する。サーバはまた、ユーザにより要求される文 書のURLをエントリとして含むクッキーを返送する。 特に、上述のように、ユーザIDがDCEセキュリティ サーバにより(セッション・マネージャを介して)認 証された後、ウェブ・サーバはユーザのために文書を検 索する必要がある。この場合、ウェブ・サーバは文書を 検索するためにオリジナルURLを必要とする。ウェブ ・サーバは無国籍なので、ブラウザはオリジナルURL を提供されなければならない。これはクッキーを提供す ることにより達成される。ステップ70で、ユーザはH TML書式にユーザ I D及びパスワードを記入する。書 式自身は、CGIスクリプトを用いて既知のように生成 される。ステップ72で、書式内に提供されたユーザ I D及びパスワードが、ブラウザがステップ68で受信し たクッキーと一緒にサーバに返送される。

【0038】ユーザID及びパスワードを用いて、ルーチンはステップ74へ継続し、従来のdce_login機構を介してユーザを認証する。既知のように、dce_loginの実行は、ユーザがDFSへのアクセスを獲得するために使用する"資格証明"を生成する。ステップ76の結果、認証の不成功が判断される場合、サーバはステップ80で、特定の失敗を記述するカストマイズされたHTML文書をブラウザに返送する。次にステップ81で、ステップ68で生成されたクッキーが破壊される。ステップ76で認証の成功が判断される場合には、ルーチンはステップ77へ継続し、ユーザの固有のID(例えばDCEUJID)を生成する。ステップ78で、(DCEセキュリティ・サーバへの)ログインにより生成されたDFS資格証明が、セッション・マネージャに関連付け

られるデータベース(好適にはインメモリ記憶)に記憶され、固有のIDにより索引付けされる。

【0039】ルーチンはステップ82へ継続し、ブラウ ザにステップ77で生成された固有のIDを含む新たな クッキーを返送する。次にステップ83で、ステップ6 8で生成されたクッキーが破壊される。 固有の I Dは実 際には機密ハンドルであり、これはセッション・マネー ジャに関連付けられるデータベースに記憶される資格証 明のテーブルへのエントリである。ブラウザからのサー ビスに対する続く要求に対しては、固有のID(ステッ プ82でサーバからブラウザに戻された新たなクッキー 内でサポートされる)が、このデータベースに記憶され るユーザのDFS資格証明を指し示すポインタとして使 用される。従って、ステップ84で、サーバは、固有の I Dを含む新たなクッキーを有する新たな要求を受信す る。ステップ86で、この固有のIDがユーザの資格証 明を獲得するために使用される。ステップ88で、資格 証明がDFS内でサポートされるウェブ文書を検索する ために(好適にはブラウザを装うウェブ・サーバによ り)使用される。

【0040】ブラウザからの続く要求は、固有のIDを有するクッキーを伝送し、従ってステップ84、86及び88が、全ての続く要求に対して繰り返される。従って、本発明によれば、ユーザID及びパスワードの転送が1度だけ、すなわちユーザが最初にDFSにログインするときに要求される。その後、固有のIDを有するクッキーが続く要求に際して転送される。この機構は、ウッキーが続く要求に際して転送される。この機構は、ウッキーがにより提供される基本認証セキュリティ・機構と共存し得る。ユーザは、DFS文書からウェブ・サーバ文書に切り替えるとき、既にDCEセキュリティ・サービスを通じてログインしていれば、ユーザID及びパスワードを再度催促されない。基本認証機構において指定されるエラー・コードに制限されること無しに、カストマイズされたエラー・メッセージがブラウザに返送され得る。

【0041】本発明のクッキー・ベースの認証機構の好適な実施例の1つは、コード・モジュール内の命令セット(プログラム・コード)として、コンピュータのランダム・アクセス・メモリに存在する。コンピュータ・より要求されるまで、命令セットは別のコンピュータ・メモリ内、例えばハード・ディスク・ドライブ内、または光ディスク(CD ROMドライブで使用される)・ギライブで使用される)などの取外し可能メモリ内に記憶されたり、或いはコンピュータ・ネットワークを介してダウンロードされてもよい。更に上述された様々な方法は、ソフトウェアにより選択的に活動化または再構成される汎用コンピュータにおいて好都合に実現されるが、当業者には、こうした方法がハードウェア若しくはファームウェアにより、または要求される方法ステップを実

行するように構成された特殊装置により実現され得ることが理解されよう。

【0042】本明細書で使用されるように、"ウェブ"・クライアントは、インターネットなどのコンピュータ・ネットワークに、直接的または間接的に接続される、または任意の既知のまたは後に開発される様式で接続可能な、任意のコンピュータまたはその構成要素を意味するように広く解釈されるべきである。用語"ウェブ"・サーバもまた、コンピュータ、コンピュータ・プラットフォーム、またはコンピュータ若しくはブラットフォームの付属物、或いはその任意の構成要素を意味するように、広く解釈されるべきである。

【0043】更に、本発明は特定の分散ファイル・システム環境における好適な実施例に関して述べられてきたが、当業者には、本発明がその趣旨及び範囲内において、変更を伴うことにより、他の異なるハードウェア及びオペレーティング・システム・アーキテクチャにおいても実現され得ることが理解されよう。従って、例えば、本発明は好適にはオフザシェルフのブラウザが、DFSに記憶されるウェブ文書をアクセス可能なように実現されたが、本発明の原理は、サン・マイクロシステムズ社により開発されたネットワーク・ファイル・シスズ社により開発されたネットワーク・ファイル・システム(NFS)はもちろんのこと、(DFSが導出された)AFSなどの、他の既知のアーキテクチャにも同様に適用可能である。更にOSF DCEも本発明の必要条件ではない。

【0044】まとめとして、本発明の構成に関して以下の事項を開示する。

【0045】(1)分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、クライアントを認証する方法であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、

- a) 前記ウェブ・サーバによる前記クライアントからのユーザ I D及びパスワードの受信に応答して、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行し、その結果生じる資格証明を記憶するステップと、
- b) 前記クライアントに、識別子を有する持続クライアント状態オブジェクトを戻すステップと、
- c)前記クライアントが、前記ユーザ I D及びパスワードの代わりに、前記識別子を含む前記持続クライアント状態オブジェクトを使用することにより、前記分散ファイル・システム内のウェブ文書への続くアクセスを獲得するステップと、を含む、方法。
- (2) 前記持続クライアント状態オブジェクト内の前記 識別子が、前記記憶するステップで記憶された資格証明 を検索するために使用される、前記(1)記載の方法。
- (3)前記ユーザ I D及びパスワードがHTML書式により前記ウェブ・サーバに提供される、前記(1)記載

の方法。

- (4)前記HTML書式が前記クライアントのユーザにより完成される、前記(3)記載の方法。
- (5)分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアントを認証する方法であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、
- a) 前記ウェブ・サーバにより受信されるHTTP要求 に応答して、前記ウェブ・クライアントが、持続クライ アント状態オブジェクトをサポートするブラウザを有す るか否かを判断するステップと、
- b)前記ウェブ・クライアントが、前記持続クライアント状態オブジェクトをサポートするブラウザを有する場合、前記ウェブ・サーバが前記ウェブ・クライアントにログインHTML書式、及び前記HTTP要求により識別されるURLを含む第1の持続クライアント状態オブジェクトを送信するステップと、
- c)前記ユーザが前記HTML書式をユーザID及びパスワードにより完成するステップと、
- d) 完成した書式を、前記URLを含む前記第1の持続 クライアント状態オブジェクトと一緒に、前記ウェブ・ サーバに返送するステップと、
- e) 前記完成した書式から情報を抽出し、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行して、資格証明を生成するステップと、
- f)前記ウェブ・クライアントに、識別子を有する第2 の持続クライアント状態オブジェクトを戻すステップ と
- g)前記ウェブ・クライアントが、ユーザ I D及びパス ワードの代わりに、前記識別子を含む前記第2の持続ク ライアント状態オブジェクトを使用することにより、前 記分散ファイル・システム内のウェブ文書への続くアク セスを獲得するステップと、を含む、方法。
- (6)前記識別子が前記資格証明をアクセスするために 使用される、前記(5)記載の方法。
- (7) 分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアントを認証する方法であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、
- a) 前記ウェブ・クライアントからのトランザクション 要求の受信に応答して、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行し、前記ウェブ・クライアントが前記分散ファイル・システムへのアクセス権を有するか否かを判断するステップと、
- b) 前記ウェブ・クライアントが前記分散ファイル・シ ステムへのアクセス権を有さない場合、エラー・メッセ

- ージを前記ウェブ・クライアントに戻すステップと、c) 前記ウェブ・クライアントが前記分散ファイル・システムへのアクセス権を有する場合、前記ログイン・プロトコルの結果生成される資格証明を、認証済みユーザに関連付けられる資格証明のデータベースに記憶するステップと、
- d)前記ウェブ・クライアントに、前記ウェブ・クライアントに固有に関連付けられる識別子を有するクッキーを戻すステップと、
- e)前記クライアントが、ユーザ I D及びパスワードの 代わりに前記クッキーを使用することにより、前記分散 ファイル・システム内のウェブ文書への続くアクセスを 獲得するステップと、を含む、方法。
- (8) 前記クッキー内の前記識別子が、前記データベースから前記記憶するステップで記憶された資格証明を検索するために使用される、前記(7)記載の方法。
- (9) 分散コンピュータ環境の分散ファイル・システムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアントを認証する方法であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むものにおいて、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザの前記資格証明を、記憶装置に保持するステップと、前記ウェブ・クライアントからの、識別子を有する持続クライアント状態オブジェクトの受信に応答して、前記識別子を用いて、前記記憶装置内の資格証明の1つをアクセスするステップと、前記資格証明を用いて、前記分散ファイル・システム内のファイルをアクセスするステップと、を含む、方法。
- (10)分散コンピュータ環境の分散ファイル・システ ムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアン トを認証するために使用されるコンピュータ・プログラ ム製品であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分 散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザ に、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むもの において、コンピュータ読出し可能記憶媒体と、前記コ ンピュータ読出し可能記憶媒体に記憶されたプログラム ・データとを含み、前記プログラム・データが、前記ウ ェブ・サーバによる前記ウェブ・クライアントからのユ ーザID及びパスワードの受信に応答して、ログイン・ プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行し、そ の結果生じる資格証明を記憶する手段と、前記ウェブ・ クライアントに、識別子を有する持続クライアント状態 オブジェクトを戻す手段と、前記識別子を含む前記持続 クライアント状態オブジェクトの受信に応答して、前記 分散ファイル・システム内のウェブ文書への続くアクセ スを制御する手段と、を含む、コンピュータ・プログラ ム製品。
- (11)前記プログラム・データが、前記ログイン・プロトコルに応答してエラー・メッセージを生成する手段

- を含む、前記(10)記載のコンピュータ・プログラム製品。
- (12)前記プログラム・データが、前記分散ファイル・システムに認証されたユーザの前記資格証明の記憶を確立する手段を含む、前記(10)記載のコンピュータ・プログラム製品。
- (13)前記持続クライアント状態オブジェクトがクッキーである、前記(10)記載のコンピュータ・プログラム製品。
- (14) 分散コンピュータ環境の分散ファイル・システ ムに接続可能なウェブ・サーバに、ウェブ・クライアン トを認証するために使用されるコンピュータ・プログラ ム製品であって、前記分散コンピュータ環境が、前記分 散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザ に、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを含むもの において、コンピュータ読出し可能記憶媒体と、前記コ ンピュータ読出し可能記憶媒体に記憶されたプログラム ・データとを含み、前記プログラム・データが、前記分 散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザ の前記資格証明の記憶を保持する手段と、前記ウェブ・ クライアントからの、識別子を有する持続クライアント 状態オブジェクトの受信に応答して、前記識別子を用い て、前記記憶内の前記資格証明の1つをアクセスするこ とにより、前記分散ファイル・システム内のウェブ文書 のアクセスを可能にする手段と、を含む、コンピュータ ・プログラム製品。
- (15)分散ファイル・システムへのアクセスを認証さ れたユーザに、資格証明を戻すためのセキュリティ・サ ービスを含む、分散コンピュータ環境に接続可能なコン ピュータであって、プロセッサと、オペレーティング・ システムと、無国籍コンピュータ・ネットワークを介し て、ウェブ・サーバ・プログラムに接続可能なウェブ・ クライアントに、ワールド・ワイド・ウェブ情報検索を 提供するウェブ・サーバ・プログラムと、前記ウェブ・ クライアントを前記ウェブ・サーバ・プログラムに認証 するサーバ・プラグインとを含み、前記サーバ・プラグ インが、前記ウェブ・サーバによる前記ウェブ・クライ アントからのユーザ I D及びパスワードの受信に応答し て、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービ スで実行し、その結果生じる資格証明を記憶する手段 と、前記ウェブ・クライアントに、識別子を有する持続 クライアント状態オブジェクトを戻す手段と、ユーザΙ D及びパスワードの代わりに、前記識別子を含む前記持 続クライアント状態オブジェクトの続く受信に応答し て、前記分散ファイル・システム内のウェブ文書へのア クセスを制御する手段と、を含む、コンピュータ。
- (16)前記制御する手段が前記識別子を用いて、前記 資格証明をアクセスする、前記(15)記載のコンピュ ータ
- (17) ウェブ・サーバ、及び前記ウェブ・サーバが接

続される分散ファイル・システムから文書をアクセスする方法であって、分散コンピュータ環境内でサポートされる前記分散ファイル・システムが、前記分散ファイル・システムへのアクセスを認証されたユーザに、資格証明を戻すセキュリティ・サービスを有するものにおいて

- a) 前記ウェブ・サーバによる前記ウェブ・クライアントからのユーザ I D及びパスワードの受信に応答して、ログイン・プロトコルを前記セキュリティ・サービスで実行し、その結果生じる資格証明を記憶するステップと
- b) 前記ウェブ・クライアントに、識別子を有する持続 クライアント状態オブジェクトを戻すステップと、
- c) 前記クライアントが、前記ユーザ I D及びパスワードの代わりに、前記識別子を含む前記持続クライアント状態オブジェクトを使用することにより、前記分散ファイル・システム内のウェブ文書へのアクセスを獲得するステップと、
- d) 前記ウェブ・クライアントが、前記ユーザ I D及び パスワードを用いて、前記ウェブ・サーバ内のウェブ文 書へのアクセスを獲得するステップと、を含む、方法。
- (18) 前記分散ファイル・システムの使用を認証されたユーザの前記資格証明の記憶を保持するステップを含む、前記(17)記載の方法。
- (19) 前記識別子が前記記憶から前記資格証明を検索 するために使用される、前記(18)記載の方法。
- (20) 前記ログイン・プロトコルが不成功の場合、前記ウェブ・サーバから前記ウェブ・クライアントに特注のエラー・メッセージを提供するステップを含む、前記(17)記載の方法。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明のプラグインが実現される代表的なシステムを示す図である。

【図2】クライアント・マシンのブラウザからの要求の 受信に応答する、従来のウェブ・トランザクションのサ ーバ側の操作のフローチャートを示す図である。

【図3】本発明の教示に従い実現されるウェブ・トランザクションを示すプロセス・フロー図である。

【図4】本発明のプロセス・フローの詳細フローチャートを示す図である。

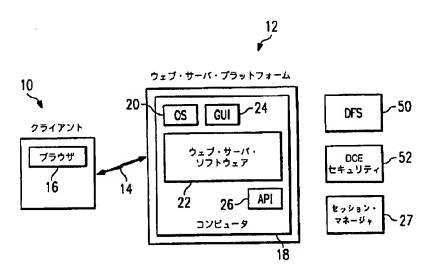
【符号の説明】

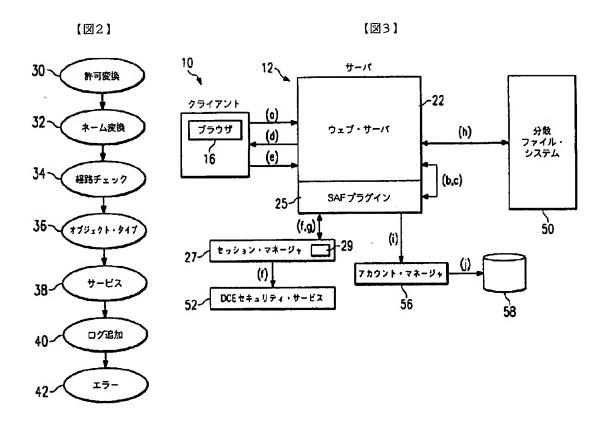
- 10 クライアント・マシン
- 12 ウェブ・サーバ・プラットフォーム
- 14 通信チャネル
- 16 ブラウザ
- 18 コンピュータ
- 20 AIXオペレーティング・システム
- 22 ウェブ・サーバ・プログラム
- 24 グラフィカル・ユーザ・インタフェース (GU

I)

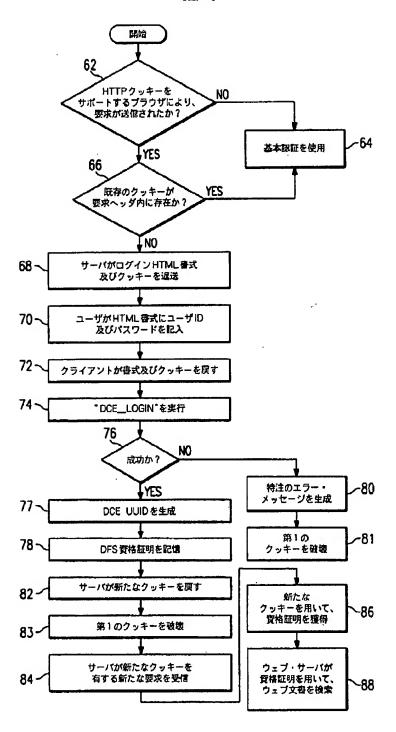
- 25 SAFプラグイン
- 26 アプリケーション・プログラミング・インタフェース(API)
- 27 セッション・マネージャ
- 29 記憶域
- 50 分散ファイル・システム
- 52 DCEセキュリティ・サービス
- 56 アカウント・マネージャ
- 58 データベース

【図1】





【図4】



フロントページの続き

- (72) 発明者 マイケル・ブラッドフォード・オルト (72) 発明者 マッキーラ・アン・ロージレス アメリカ合衆国78729、テキサス州オース ティン、ウィストフル・カーブ 12502
- (72)発明者 アーンスト・ロバート・プラスマン アメリカ合衆国78660、テキサス州フルガ ービル、ドーブ・ハベン・ドライブ 1407
- (72)発明者 ブルース・アルランド・リッチ アメリカ合衆国78681、テキサス州ラウン ド・ロック、グレート・オークス・ドライ ブ 1808
- アメリカ合衆国78728、テキサス州オース ティン、ゴールドフィッシュ・ポンド
- (72)発明者 セオドラ・ジャック・ロンドン・シェラダ アメリカ合衆国78613、テキサス州シダ ー・パーク、シャディ・ブルック・レーン 1704